Compiler Design HW1 Report

102062209 邱政凱

我的 Scanner 具備的功能基本上是依據 HW 的 SPEC 後再依據 C99 的 SPEC 在 Constant 的判斷上多增加了一些規則。基本上整體的運作邏輯是:吃到 token ->確認 token on/off, on 則輸出 token -> 塞到 buffer -> 遇到換行字符確認 source on/off, 若 on 則輸出 buffer 並清空。在 Error 的部分則是參考了 gcc 在-std=99 的設定下會把那些部分判斷成"lexical error"(而非 semantic error),以確保不會處理到應該要是在 parser 階段才處理的部分,也不會漏處理應該要在 Lexical analysis 階段就判斷的 error。

Error 的輸出格式部分,看助教的範例好像助教的 code 是用"/"運算子去看某些字元後面不能接哪些字元。而我認為輸出的 error 訊息要盡量完整,因此我是盡可能把 error 的 token 完整的吃進來用 yytext 輸出。(i.e. 01234 我會輸出 01234 而非 0,report 最後會有整理我的 error 輸出格式)

額外的部分我主要支援了一些 integer 和 floating point 的 suffix (123.123f、123L)和 string constant 的 prefix (L"123"),在 double 的部分支援 123. 或 .123 這些支援在 C99 中的語法。並在 Pragma 宣告的部分完整參照 C99 的規則。

Non-existent Character

當輸入出現並沒有在 c99 中支援的字符時,我會直接輸出該字符作為 Error 訊息。

- Comment: 吃到 "//" 後便進入 LINE Comment state, 再吃到換行字元前的所有東西都直接放入 line buffer 而不輸出 token。吃到"/*" 則進入 COMMENT state, 在遇到另一個"*/" 前把所有吃到的東西都放到 line buffer(不過遇到\n 要換行)。
- Pragma:基本上我用了比較全面的規則來處理 pragma 的部分

```
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+source{BLANK}+on{BLANK}*("//".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+source{BLANK}+on{BLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+source{BLANK}+on{BLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+source{BLANK}+on{F{BLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+source{BLANK}+on{BLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+token{BLANK}+on{BLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+token{BLANK}+on{BLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+token{BLANK}+on{BLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+token{BLANK}+on{FBLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+token{BLANK}+off{BLANK}*("/".*)?
^{BLANK}*#{BLANK}*pragma{BLANK}+token{BLANK}+off{BLANK}*("/".*)?
*{cokenOn = 0;PutToBuffer(yytext);BEGIN COMMENT;}
*{tokenOn = 0;PutToBuffer(yytex
```

Pragma 依照 C99 的 STANDARD 必須要:

在同一行的前面不能有空白(含 comment)以外的字元、每個單字之間至少都要有空白(含 comment)間隔、Pragma 完整敘述後不能再加除了 comment 以外的其他敘述。因此我的 scanner 在 pragma 敘述不符合以上三種狀況,或是打了不存在的 pragma 時會輸出 error。

例如:

123 #pragma source on 、 #pragma source once 、 # pragma source on x = 123 我都會輸出成 error。

而我的判斷正確的 pragma 方式就是# 、 pragma 、 source/token 、 on/off 全部都必須同時出現,且它們之間必須都間隔一個以上的空白或/**/comment。

• Identifier:

C99 中定義的 identifier 的合法字元包刮 0-9 a-z A-Z 和_(底線)。 而一個合法的 identifier 只要第一個字元不是 0-9,其他各種各樣的組合都是 合法的。 E.g. __123 、 a12__。所以我處理 identifier 的方式基本上就是[a-zA-Z][0-9a-zA-Z]*

- KEY: 基本上 C99 定義的關鍵字我就是直接把助教的投影片上列舉的 KEY 打上去並直接輸出成 KEY 的 Token。 Stdio.h 的部分則是另外去找 stdio.h 把裡面的 library function 照著字典序排列輸入。
- Integer constant

Integer constant 的部分, 我支援了 C99 的 integer suffix(123U,123LL)來描述 unsigned 或 long 的狀況。在 error 的部分我會在第一個數字是 0 而有其他數字接在後面的狀況發生。

合法:

- (1) 0
- (2) {Non-zero digit} {digit}
- Double constant:

```
{digit}+\.{digit}*{FSUFIX}? {PutToBuffer(yytext);PrintToken(DOUBLE,yytext);}
{digit}+\.{digit}*{FSUFIX}?(\.|_|{ad})+ {printf("double Error\n");Error();}
\.{digit}+{FSUFIX}? {PutToBuffer(yytext);PrintToken(DOUBLE,yytext);}
\.{digit}+{FSUFIX}?(\.|_|{ad})+ {printf("double Error\n");Error();}
```

Double constant 的部分我除了支援基本的 123.123 這種形式外還支援了 .123 和 123. 這些省略 0 的表示方式。並支援 floating point constant 的 suffix $(f \cdot F \cdot 1 \cdot L)$ 。另一點比較值得說明的就是,在 C99 standard 中,double 的整數部分是可以有 0 當作 prefix 的,例如: 00123.456 在 C99 的 standard 中是合法的,因此如果判斷是 double,我就不會針對開頭是 0 這件事輸出 error。合法:

- (1) {digit sequence}(opt). {digit sequence}{floating point suffix}(opt)
- (2) {digit sequence} . (nothing) {floating point suffix}(opt)

而 Error 則會在 double 的敘述後還有接 "\."、[:alpha:]、 ""等等字元的

狀況下發生。一個 token 連接這些字符通常 lexical analyzer 會判斷為同一個 token 的延伸,而非不同的 token。這部分我會這樣判是因為我觀察 gcc 的 compiler,像是 123.123.123、 123.123abc、 123.123_x_ 等等的狀況下,gcc 會輸出 "too many floating points"、 "inappropriate suffix"等等的敘述,因此可以推斷應該是 lexical error,而非文法階段的 error,所以我才把這些規則納入。

Scientific Notation

```
{digit}+\.{digit}*[eE][+-]?{digit}+{FSUFIX}? {PutToBuffer(yytext);PrintToken(SCI,yytext);}
{digit}+\.{digit}*[eE][+-]?{digit}+{FSUFIX}?(\.|_{ad})+ {printf("SCI Error\n");Error();}
\.{digit}+[eE][+-]?{digit}+{FSUFIX}? {PutToBuffer(yytext);PrintToken(SCI,yytext);}
\.{digit}+[eE][+-]?{digit}+{FSUFIX}?(\.|_{ad})+ {printf("SCI Error\n");Error();}
{digit}+[eE][+-]?{digit}+{FSUFIX}? {PutToBuffer(yytext);PrintToken(SCI,yytext);}
{digit}+[eE][+-]?{digit}+{FSUFIX}?(\.|_{ad})+ {printf("SCI Error\n");Error();}
```

科學記號的部分我主要也是參考 C99 的 standard。基本上 c99 定義 scientific notation 就是 {合法的 FP constant}[eE][+-]?{digit}+ 這樣的形式,只是 suffix 必須放到最後面。

合法:

- (1): {digit sequence}(opt). {digit sequence} [eE] [+-] {floating point suffix}(opt)
- (2): {digit sequence} . [eE] [+-] {digit sequence}{floating point suffix}(opt)
- (3) {digit sequence}[Ee] [+-] {digit sequence}{floating point suffix}(opt)

Error 的部分規則類似 double,就是在合法的 scientific notation 後馬上接 "\."、[:alpha:]、 "_"等等字元的狀況下發生。至於 123e (後面沒接數字)、123e*123(非+-的記號)等等的狀況,因為 "123e" 這樣的規則本身就是個非法的 integer constant(或非法的 identifier),因此在我的 scanner 中這兩種狀況 在他被認定成是 scientific notation 的 error 之前它就會被別的地方判掉了

Character constant

字元常數的部分依照 C99 的定義,不能是以下三種形式 '\'、'\n'、'\n'、'\'' 也就是不能有單引號、換行字符、或是單斜線的出現。

String Consant

String constant 比較特別的地方是在 token 的輸出需要把雙引號拔掉,在 print source 的部分則不需要,因此用以下這段 code, 先把 yytext 直接塞進 buffer, 再把雙引號拔掉後 print token 出來。

```
L?\"{STRCH}*\"

PutToBuffer(yytext);
    char* temp;
    if(yytext[0]=='L'){
        temp = (char*)malloc(sizeof(char)*(strlen(yytext)-3));
        int i=0;
        for(i=0;i<strlen(yytext)-3;i++)
              temp[i] = yytext[i+2];
}
else{
        temp = (char*)malloc(sizeof(char)*(strlen(yytext)-2));
        int i=0;
        for(i=0;i<strlen(yytext)-2;i++)
              temp[i] = yytext[i+1];
}
PrintToken(STRING,temp);
}</pre>
```

例外根據 c99,跟 character constant 有點像,只是單引號是被允許的,而雙引號是不被允許的,因此 match 的 rule 吃入兩個雙引號中夾著的所有排除 '\'、'\n'、'\"'的字元。例如 "123\q123"(不存在的跳脫字元)、"123 < EOF (未匹配的雙引號)等等我都會輸出成 ERROR。

Error Handling:

以下列舉我額外處理的 error 以及範例的 input 和對應輸出的 error:

		Input	output
0{digit}+{ISUFIX}?		01234	01234
$\label{eq:digit} $$\{digit\}+(\{alpha\} _)(\{alpha\} \{digit\} _)^*$$		123abc	123abc
		123e+	123e
		123e*321	123e
$\label{eq:digit} $$ {\rm Gigit}^*(FSUFIX)?(\.I_I{ad}) + $$ $$$		123.123al	bc 123.123abc
		345.abc	345.abc
		123.123.12	23 123.123.123
		123123	123123
$\.{digit}+{FSUFIX}?(\.I_I{ad})+$.123abc	.123abc
$\label{eq:digit} $$\{digit\}+[eE][+-]?\{digit\}+\{FSUFIX\}?(\.\.]$$	[{ad})+	1E+3abc	1E+3abc
$\label{eq:continuity} $$ \.{digit}+[eE][+-]?{digit}+{FSUFIX}?(\.$	_ {ad})+	.1E+3abc	.1E+3abc
{digit}+\.{digit}*[eE][+-]?{digit}+{FSU}	FIX}?(\.l_l{ad}))+ 2.2E+3a	abc 2.2E+3abc
${\cal BLNAK}$ ##(_I{alpha} {digit})*	#pragma sour	ce once	#pragma source once
	#include	<stdio.h></stdio.h>	#include